Front matter

title: "Отчёт по лабораторной работе №5" subtitle: "Вероятностные алгоритмы проверки чисел на простоту" author: "Попова Юлия"

Generic otions

lang: ru-RU toc-title: "Содержание"

Bibliography

bibliography: bib/cite.bib csl: pandoc/csl/gost-r-7-0-5-2008-numeric.csl

Pdf output format

toc: true # Table of contents toc_depth: 2 lof: true # List of figures fontsize: 12pt linestretch: 1.5 papersize: a4 documentclass: scrreprt

118n

polyglossia-lang: name: russian options: - spelling=modern - babelshorthands=true polyglossia-otherlangs: name: english

Fonts

mainfont: PT Serif romanfont: PT Serif sansfont: PT Sans monofont: PT Mono mainfontoptions: Ligatures=TeX romanfontoptions: Ligatures=TeX sansfontoptions: Ligatures=TeX,Scale=MatchLowercase monofontoptions: Scale=MatchLowercase,Scale=0.9

Biblatex

biblatex: true biblio-style: "gost-numeric" biblatexoptions:

- parentracker=true
- backend=biber
- hyperref=auto
- language=auto
- autolang=other*
- citestyle=gost-numeric

Misc options

indent: true header-includes:

• \linepenalty=10 # the penalty added to the badness of each line within a paragraph (no associated penalty node) Increasing the value makes tex try to have fewer lines in the paragraph.

- \interlinepenalty=0 # value of the penalty (node) added after each line of a paragraph.
- \hyphenpenalty=50 # the penalty for line breaking at an automatically inserted hyphen
- \exhyphenpenalty=50 # the penalty for line breaking at an explicit hyphen
- \binoppenalty=700 # the penalty for breaking a line at a binary operator
- \relpenalty=500 # the penalty for breaking a line at a relation
- \clubpenalty=150 # extra penalty for breaking after first line of a paragraph
- \widowpenalty=150 # extra penalty for breaking before last line of a paragraph
- \displaywidowpenalty=50 # extra penalty for breaking before last line before a display math
- \brokenpenalty=100 # extra penalty for page breaking after a hyphenated line
- \predisplaypenalty=10000 # penalty for breaking before a display
- \postdisplaypenalty=0 # penalty for breaking after a display
- \floatingpenalty = 20000 # penalty for splitting an insertion (can only be split footnote in standard LaTeX)
- \raggedbottom # or \flushbottom
- \usepackage{float} # keep figures where there are in the text
- \floatplacement{figure}{H} # keep figures where there are in the text

Цель работы

Изучение алгоритмов Ферма, Соловэя-Штрассена, Миллера-Рабина.

Теоретические сведения

Для построения многих систем защиты информации требуются простые числа большой разрядности. В связи с этим актуальной является задача тестирования на простоту натуральных чисел.

Существует два типа критериев простоты: детерминированные и вероятностные. Детерминированные тесты позволяют доказать, что тестируемое число - простое. Практически применимые детерминированные тесты способны дать положительный ответ не для каждого простого числа, поскольку используют лишь достаточные условия простоты. Детерминированные тесты более полезны, когда необходимо построить большое простое число, а не проверить простоту, скажем, некоторого единственного числа. В отличие от детерминированных, вероятностные тесты можно эффективно использовать для тестирования отдельных чисел, однако их результаты, с некоторой вероятностью, могут быть неверными. К счастью, ценой количества повторений теста с модифицированными исходными данными вероятность ошибки можно сделать как угодно малой. На сегодня известно достаточно много алгоритмов проверки чисел на простоту. Несмотря на то, что большинство из таких алгоритмов имеет субэкспоненциальную оценку сложности, на практике они показывают вполне приемлемую скорость работы. На практике рассмотренные алгоритмы чаще всего по отдельности не применяются. Для проверки числа на простоту используют либо их комбинации, либо детерминированные тесты на простоту. Детерминированный алгоритм всегда действует по одной и той же схеме и гарантированно решает поставленную задачу. Вероятностный алгоритм использует генератор случайных чисел и дает не гарантированно точный ответ. Вероятностные алгоритмы в общем случае не менее эффективны, чем детерминированные (если используемый генератор случайных чисел

всегда дает набор одних и тех же чисел, возможно, зависящих от входных данных, то вероятностный алгоритм становится детерминированным).

Тест Ферма

- Вход. Нечетное целое число \$n \geq 5\$.
- Выход. «Число n, вероятно, простое» или «Число n составное».
- 1. Выбрать случайное целое число \$a, 2 \leq a \leq n-2\$.
- 2. Вычислить \$r=a^{n-1} (mod n)\$
- 3. При \$r=1\$ результат: «Число n, вероятно, простое». В противном случае результат: «Число n составное».

Тест Соловэя-Штрассена

- Вход. Нечетное целое число \$n \geq 5\$.
- Выход. «Число n, вероятно, простое» или «Число n составное».
- 1. Выбрать случайное целое число \$a, 2 \leq a \leq n-2\$.
- 2. Вычислить $r=a^{(\frac{n-1}{2})} \pmod{n}$
- 3. При $r \neq 1$ и $r \neq n-1$ результат: «Число $n \in 1$ и n-1 результат: «Число $n \in 1$ и n-1 ».
- 4. Вычислить символ Якоби $s = (\frac{a}{n})$
- 5. При \$r=s (mod n)\$ результат: «Число n, вероятно, простое». В противном случае результат: «Число n составное».

Тест Миллера-Рабина.

- Вход. Нечетное целое число \$n \geq 5\$.
- Выход. «Число n, вероятно, простое» или «Число n составное».
- 1. Представить \$n-1\$ в виде \$n-1 = 2^sr\$, где r нечетное число
- 2. Выбрать случайное целое число \$a, 2 \leq a \leq n-2\$.
- 3. Вычислить \$y=a^r (mod n)\$
- 4. При \$y \neq 1\$ и \$y \neq n-1\$ выполнить действия
 - Положить \$j=1\$
 - ∘ Если \$j \leq s-1\$ и \$y \neq n-1\$ то
 - Положить \$y=y^2 (mod n)\$
 - При \$y=1\$ результат: «Число n составное».
 - Положить \$j=j+1\$
 - При \$y \neq n-1\$ результат: «Число n составное».
- 5. Результат: «Число n, вероятно, простое».

Выполнение работы

Реализация алгоритмов на языке Python

```
import random

def Ferma(n, test_count):
    for i in range(test_count):
        a = random.randint(2, n-1)
        if ( a**(n-1)%n != 1 ):
            print("Complex")
            return False
    print("Simple")
    return True
```

```
def modulo(base, exponent, mod):
    x = 1
    y = base
    while ( exponent > 0 ):
        if ( exponent%2 == 1 ):
            x = (x*y) \% mod
        y = (y*y)%mod
        exponent = exponent//2
    return x%mod
def calculateJacobian(a, n):
    if (a == 0):
        return 0
    ans = 1
    if (a < 0):
        a = -a
        if ( n%4 == 3 ):
            ans = -ans
    if ( a == 1 ):
        return ans
    while (a):
        if (a < 0):
            a = -a
            if ( n%4 == 3 ):
                ans = -ans
        while ( a%2 == 0 ):
            a = a//2
            if (n\%8 == 3 \text{ or } n\%8 == 5):
                ans = -ans
        a, n = n, a
        if ( a\%4 == 3 and n\%4 == 3 ):
            ans = -ans
        a = a%n
        if (a > n//2):
            a = a - n
    if (n == 1):
        return ans
    return 0
def SoloveiStrassen(p, iterations):
```

```
if ( p < 2 ):
    print("Complex")
    return False
if ( p != 2 and p%2 == 0 ):
    print("Complex")
    return False
for i in range(iterations):
    a = random.randrange(p - 1) + 1
    jacobian = (p + calculateJacobian(a, p))%p
mod = modulo(a, (p - 1)/2, p)
if ( jacobian == 0 or mod != jacobian ):
    print("Complex")
    return False
print("Simple")
return True</pre>
```

```
def MillerRabbin(n):
    if n != int(n):
        print("Complex")
        return False
    n = int(n)
    if n == 0 or n == 1 or n == 4 or n == 6 or n == 8 or n == 9:
        print("Complex")
        return False
    if n == 2 or n == 3 or n == 5 or n == 7:
        print("Simple")
        return True
    s = 0
    d = n - 1
    while d%2 == 0:
        d \gg 1
        s += 1
    assert(2**s*d == n-1)
    def trial compose(a):
        if pow(a, d, n) == 1:
            print("Complex")
            return False
        for i in range(s):
            if pow(a, 2**i*d, n) == n-1:
                print("Complex")
                return False
        print("Simple")
        return True
    for i in range(8):
        a = random.randrange(2, n)
        if trial compose(a):
            print("Complex")
            return False
```

```
print("Simple")
return True
```

Контрольный пример

```
[x]
                 n = 999
      [13]
   o [14]
                 Ferma(n, 300)
            Complex
            False
   ° [15]
                 SoloveiStrassen(n, 300)
            Complex
            False
      [16]
                 MillerRabbin(n)
            Simple
            Complex
            False
      [17]
                 n = 10177
   ° [18]
                 Ferma(n, 300)
            Simple
            True
                 SoloveiStrassen(n, 300)
      [19]
            Simple
            True
                 MillerRabbin(n)
            Complex
            Complex
            Complex
            Complex
            Complex
            Complex
            Complex
            Complex
            Simple
                                                                                    { #fig:001 }
```

Выводы

Изучили алгоритмы Ферма, Соловэя-Штрассена, Миллера-Рабина.

Список литературы{.unnumbered}

- 1. Алгоритмы тестирования на простоту и факторизации
- 2. Алгоритм проверки на простоту